

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : 2003-223155

(43)Date of publication of application : 08.08.2003

(51)Int.Cl.

G09G 3/36
 G02F 1/133
 G02F 1/1335
 G02F 1/13357
 G06F 1/32
 G09G 3/20
 G09G 3/34
 G09G 5/00
 // G06F 1/04

(21)Application number : 2002-316115 (71)Applicant : MATSUSHITA ELECTRIC IND
CO LTD

(22)Date of filing : 22.03.1991 (72)Inventor : OSHIMA MITSUAKI
 GOHARA YOSHIHIRO
 FURUBAYASHI YOSHINORI
 FUJIWARA SHOZO
 KAMIMURA TSUYOSHI

(30)Priority

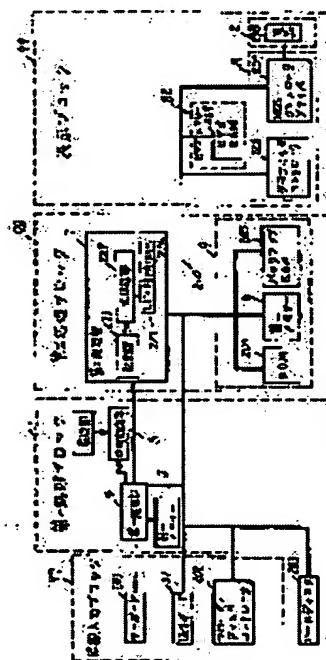
Priority number : 02073737 Priority date : 23.03.1990 Priority country : JP

(54) INFORMATION PROCESSOR

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To save power without damaging operability by solving a problem that a battery available time is short when driving a battery in a portable information processor having an input part such as a keyboard.

SOLUTION: A first processing block 1 connected to an information input block 97 including a keyboard 201 is provided and connected to a second processing block 98 in which a display part 2 having a memory effect is connected. Corresponding to the input from the keyboard or the like, the first processing block 1 starts the stationary second processing block 98 and after display on a display part 2 is changed, the power supply or operation of



both the blocks is stopped. At such a time, the display on the display part 2 is held by the memory effect. Thus, the information processor can remarkably reduce power consumption without damaging the display characteristics of the display part 2.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination] 30.10.2002

[Date of sending the examiner's decision of rejection] 21.11.2003

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection] 2003-24768

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection] 22.12.2003

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19) 日本国特許庁 (J P)

(12) 公開特許公報 (A)

(11) 特許出願公開番号

特開2003-223155

(P2003-223155A)

(43) 公開日 平成15年8月8日(2003.8.8)

(51) Int.Cl. ⁷	識別記号	F I	テーマコード(参考)
G 0 9 G 3/36		G 0 9 G 3/36	2 H 0 9 1
G 0 2 F 1/133	5 0 5	G 0 2 F 1/133	5 0 5 2 H 0 9 3
	5 2 0		5 2 0 5 B 0 1 1
	5 3 5		5 3 5 5 B 0 7 9
1/1335	5 2 0	1/1335	5 2 0 5 C 0 0 6

審査請求 有 請求項の数 7 O L (全 27 頁) 最終頁に続く

(21) 出願番号 特願2002-316115(P2002-316115)
 (62) 分割の表示 特願2002-289276(P2002-289276) の
 分割
 (22) 出願日 平成3年3月22日(1991.3.22)
 (31) 優先権主張番号 特願平2-73737
 (32) 優先日 平成2年3月23日(1990.3.23)
 (33) 優先権主張国 日本 (J P)

(71) 出願人 000005821
 松下電器産業株式会社
 大阪府門真市大字門真1006番地
 (72) 発明者 大嶋 光昭
 大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器
 産業株式会社内
 (72) 発明者 郷原 良寛
 大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器
 産業株式会社内
 (74) 代理人 110000040
 特許業務法人池内・佐藤アンドパートナーズ

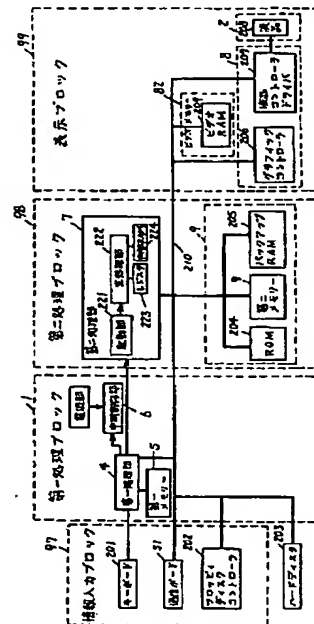
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 情報処理装置

(57) 【要約】

【課題】 キーボード等の入力部をもつ携帯型の情報処理装置において、電池駆動時に電池使用可能時間が短い点を解決し、操作性を損なわないで省電力化を計ることを目的とする。

【解決手段】 キーボード201を含む情報入力ブロック97に接続された第1処理ブロック1を設け、メモリー効果のある表示部2が接続された第2処理ブロック98に接続する。キーボード等の入力に応じて、第1処理ブロック1は停止状態にある第2処理ブロック98を起動し、表示部2の表示を変更した後、両者の電源供給又は動作を停止させる。この時メモリー効果により表示部2の表示は保持される。これにより表示部2の表示特性を損なうことなく大幅な消費電力を削減した情報処理装置が得られる。



(2)

特開 2003-223155

1

2

【特許請求の範囲】

【請求項 1】 バックライトと、液晶表示部と、外部からの情報を入力する情報入力部とを備えた情報処理装置であって、

前記液晶表示部は、前記バックライトからの透過光により表示を行う透過モードと、外光の反射光により表示を行う反射モードとにより表示を行い、

前記情報入力部の入力がある一定の時間ないかを判断し、

前記情報入力部の入力がある一定の時間ない場合、前記液晶表示部への電力供給を停止することを特徴とする情報処理装置。

【請求項 2】 一定時間、前記情報入力部の入力がない場合、更に、前記バックライトの電源をオフにする請求項 1 記載の情報処理装置。

【請求項 3】 前記液晶表示部への電力供給を停止した後、前記情報入力部への入力がある場合、前記液晶表示部を起動する請求項 1 または 2 記載の情報処理装置。

【請求項 4】 前記情報入力部は、使用者からの外部情報を入力する請求項 1～3 のいずれかに記載の情報処理装置。

【請求項 5】 前記情報入力部は、通信インターフェースからの外部情報を入力する請求項 1～3 のいずれかに記載の情報処理装置。

【請求項 6】 前記情報処理装置は、携帯型情報処理装置である請求項 4 または 5 記載の情報処理装置。

【請求項 7】 前記液晶表示部は、前記バックライトに対して表示側に反射層と液晶層とが設けられ、前記反射層は、表示側から前記液晶層を通して入射した入射光を反射して、前記液晶層を通して表示側に出るよう

に構成されるとともに、前記反射層は、部分的に反射膜のない開口部を複数個有し、前記バックライトからの光が前記開口部を透過して、透過された透過光が前記液晶層を通して表示側から出るように構成されている請求項 1～6 のいずれかに記載の情報処理装置。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】本発明は液晶表示素子に関するものである。

【0002】

【従来の技術】近年パーソナルコンピュータの小型軽量化に伴い、電池で駆動する携帯型パーソナルコンピュータが登場し急速に普及しつつある。これらはノートパソコンと呼ばれ、小型軽量でありながら据置き型パソコンやラップトップ型パソコンと同等の機能をもつ。電池で使えるため、会議室や講義室等の電源確保が難しい所に持ち込んで使用するという新しい利用形態が生まれている。

【0003】しかしながら、このような利用形態におい

ては、電池使用可能時間が短いという点が問題になりつつある。会議室における会議の記録や大学における講義の記録に用いる場合、一回の使用で連続して 10 時間程度電池で使用できることが望まれる。余裕をみると最低 20～30 時間、理想を言えば電卓並みの 100 時間以上の電池使用可能時間が求められている。

【0004】これに対し、現実に入手できるノートパソコンの電池使用時間は 2～3 時間に過ぎない。従って、長時間の会議で使用中に電池がなくなり電源が切れ入力作業が中断する等の不具合が発生している。また電池使用可能時間が短いために頻繁に充電する必要がありわずらわしい。

【0005】ノートパソコンは小型軽量ではあるにもかかわらず電池使用時間が短いためノートパソコンの形態使用は不便なものになっていた。

【0006】ここで電卓・電子手帳等の既存のポケット型ポータブル情報機器を考えると、これらはパソコンに比べ処理速度が格段に遅いためその分消費電力が小さい。このため現状の一次電池を用いても数年程度使用でき、電池寿命を殆ど気にする必要がなかった。これに対しノートパソコンは据え置きパソコンと同じ位処理速度が速いため消費電力が大きい。このため既存のポケット型ポータブル情報機器に比べると 2～4 桁消費電力が大きい。高性能の充電式電池を使っても現在の技術では 2～3 時間の電池寿命が最高である。前に述べたようにこの電池寿命では使用者が満足しない。この短い電池寿命を補う省電力技術として、様々な対策が考えられ、このうち一部は実施されている。

【0007】以下、従来の技術について説明する。

【0008】まず「レジューム」機能と一般的に呼ばれているものが一部のノートパソコンに搭載されている。これは不使用状態が一定時間続くと、最後のコンピュータの再起動に必要な情報を不揮発性の IC メモリーに退避させ、CPU と表示部等の電源を自動的に切る方式を採用している。再び使用したい時に、電源スイッチを入れると、退避させられた IC メモリー内の情報に基づき、短時間で電源切断時の前の処理状態と表示内容を復元するものである。この方法は実質的な使用時間延長の効果があり現実的である。

【0009】しかし、一定期間例えば 5 分間キー入力を全くしないと強制的に機器の全電源が切られてしまう。表示が消えてしまうため操作者は表示内容を確認できなくなり、作業も中断される。表示内容を確認したい場合や、再び入力作業を続行する時には電源スイッチを入れる必要がある。このことは使用者にとってはわずらわしい。この省電力方法は実質的な電池寿命を永くするが、使い勝手はかなり悪くなるという欠点があった。

【0010】

【発明が解決しようとする課題】上記の従来の構成では消費電力を低減する手段として、単に主な処理回路部と

(3)

特開2003-223155

3

表示回路部を含む殆ど全ての電源を停止してしまうだけであった。このために述べたように使用者は不使用状態が一定期間続くと電源が自動的に切れてしまうため、間欠的な処理作業の場合は装置の電源を頻発に入れる必要があった。そしてノートパソコンの場合、使用者の大半は間欠的な処理を行っていることがこの欠点を大きくしていた。

【0011】本発明は上記従来の課題を解決するもので、不使用状態が一定時間続いたことを検出した時点、もしくは主要な処理が完了した時点で主要処理部の電源を停止させると同時に表示部の表示を継続させる情報処理装置を提供することを目的とする。

【0012】

【課題を解決するための手段】この課題を解決するために、本発明の情報処理装置は、バックライトからの透過光により表示を行う透過モードと、外光の反射光により表示を行う反射モードとを有する表示を行う液晶表示部と、使用者からのキー入力を入力する情報入力部とを備えた情報処理装置であって、前記液晶表示部によって透過モードで表示が行われている場合、一定時間、前記情報入力部に対する入力があるか否かを判断し、前記情報入力部に対して一定時間、入力が無い場合、前記バックライトの電源をオフにして、前記液晶表示部によって反射モードで表示を行うことを特徴とする。また、本発明の情報処理装置は、バックライトからの透過光により表示を行う透過モードと、外光の反射光により表示を行う反射モードとを有している表示を行う液晶表示部と、通信インターフェースからの外部入力を入力する情報入力部とを備えた情報処理装置であって、前記液晶表示部によって透過モードで表示が行われている場合、一定時間、前記情報入力部に対する入力があるか否かを判断し、前記情報入力部に対して一定時間、入力が無い場合、前記バックライトの電源をオフにして、前記液晶表示部によって反射モードで表示を行うことを特徴とする。

【0013】前記情報処理装置は、電池で駆動する携帯型情報処理装置であることが好ましい。また、前記情報処理装置は、一定時間、前記情報入力部に対して入力がなく、かつCPUの処理頻度が低い場合には前記バックライトの電源をオフにすることが好ましい。また、前記液晶表示装置は、外部電源と電池との二電源駆動が可能であり、外部電源を使用する場合、前記バックライトを点灯させて透過モードで表示を行い、電池を使用する場合、前記バックライトを消して反射モードで表示を行うことが好ましい。また、前記液晶表示部は、前記バックライトに対して表示側に反射層と液晶層とが設けられ、前記反射層は、表示側から前記液晶層を通して入射した入射光を反射して、前記液晶層を通して表示側に出るよう構成されるとともに、前記反射層は部分的に反射膜のない開口部を複数個有し、前記バックライトからの光

4

が前記開口部を透過して、透過された透過光が前記液晶層を通して表示側から出るよう構成されていることが好ましい。

【0014】

【発明の実施の形態】以下本発明の一実施例について、図面を参照しながら説明する。

【0015】（実施例1）図1は本発明の第1の実施例における情報処理装置のブロック図である。情報処理装置は情報入力部3と第1処理ブロック1と第2処理ブロック9の4つのブロックから構成される。

【0016】まず、情報処理装置はキーボード等の情報入力部3に使用者からのキー入力や通信インターフェース等の情報入力手段による外部入力があった場合、第1処理ブロック1に情報を伝える。第1処理部4でキー入力のどのキーが押されたかもしくはどのような情報が外部から入っていたかを検知し、第1メモリ5の情報に基づき次の処理の判断を行なう。

【0017】まず、図2のaに示すように一定の時間情報入力部3に入力情報がない時点でかつ第2処理部7の動作が完了した時点では中断制御部6により第2処理部7および表示回路部8に対してクロック信号を停止および、または強制的に省電力処理を行なう。

【0018】図2を用いて省電力方法を詳細に説明する。

【0019】図2のaに示すように $t = t_1$ において情報入力部3にn回目のキー入力があった場合、この情報は情報入力部3から第1処理部4へ送られる。

【0020】そして、第1処理部4でキー入力の内容を判断し、第2処理部7の処理が必要な場合のみ、中断制御部6と起動命令線80を介して第2処理部7に起動命令を送り、第2処理部7を強制起動させて第2処理部7に情報を送る。図2のcの $t = t_3$ に示すように第2処理部7は起動された後入力に応じた処理を行い、また第2処理部7処理完了の後、第1処理部4に終了信号を送り第1処理部4もしくは、中断制御部6は起動命令線80を介して終了命令を第2処理部137に送る。すると、第2処理部7は最終の処理内容に関する情報、例えばRAMメモリーの内容やレジスターの内容等を一旦第2メモリー9に退避させた。その後図2のcの $t = t_5$ に示すように第2処理部7の処理を停止もしくは機能低下させ消費電力を大幅に削減させ省電力モードに入る。第2処理部7が停止した $t = t_5$ 以降においても第2メモリー9は電池でバックアップされているか不揮発性メモリーを使用しているためメモリー内容は保存される。表示変更が必要な場合、第2処理部7は第1処理部4へ表示変更情報を送る。第1処理部4は表示起動命令線81を介して表示回路8に表示起動命令を送り表示回路を起動させる。図2のdに示すように $t = t_4$ において処理された情報は表示回路部8に送られ、表示回路8はビデオメモリー82もしくは、第二メモリー9から、前回の表示

(4)

特開 2003-223155

5

6

内容のイメージを呼び出し、第2処理部7から送られた表示変更、情報に基づき新たなイメージを作り上げる。そして、表示部2に処理情報を表示する。その後表示回路8は $t = t_6$ において自らの指令、もしくは終了信号を中断制御部6を介して第1処理部4に送り第1処理部4の指示に基づき表示回路8のクロック等の動作を停止もしくは低速化し表示省電力モードに入る、これ以降の表示回路8の電力消費は図2のdの $t = t_6$ 以降に図示するように大幅に削減される。

【0021】 $t = t_6$ 以降では表示回路部8は停止もしくは停止に近い状態にあるが、表示部2は強誘電性液晶等のメモリー効果をもつ素子から構成されているため表示内容は保持される。ここで表示部2の内容を説明する。表示部2は単純マトリクス液晶の場合、図3のようにマトリクス状の電極をもつ。水平ドライブ部11と垂直ドライブ部12に接続された水平垂直2方向の水平ドライブ線13と垂直ドライブ線14から構成される。電圧印加に伴い図4にピクセルの一つの状態を示す。

【0022】各ピクセルはガラス15、16の上に設けられた水平ドライブ線13と垂直ドライブ線14による電極により強誘電性液晶17に信号が印加される。

【0023】図4(a)は光不透過時の状態を示す。信号印加により、強誘電性液晶17の向きが変化し、透過光の偏光角は変化し、偏光板を構成することにより、この状態では光を透過させる。

【0024】次に逆方向の電圧を加えると、強誘電性液晶17の向きは変わり透過光の偏光角は90度回転し、偏光板により図4(b)に示すように光を通さなくなる。強誘電性液晶の特長の一つはメモリー効果である。図4(c)に示すように電源を停止しても図4(b)の状態と同じ状態を保つ。従って、 $t = t_6$ から次に述べる $t = t_{14}$ まで表示回路8を全く作動させなくとも表示は継続される。こうして $t = t_6$ 以降は省電力モードになり情報入力部3および第1処理部4が作動しているにすぎない。

【0025】第1処理部4はキー入力の文字コードへの変換等の処理しか行わない。このキー入力人間が手で行うため多くても1秒間に数十回しか入力できない。人間の入力速度はマイコンの処理速度と比較すると数桁遅い速度である。従って第1処理部4の処理速度は電卓程度の遅い速度でよい。このため消費電力も据置きパソコンのCPUに比べて、数桁少ない。図2のbに示すように、第1処理部4は情報処理装置1の電源スイッチ20が入っている間動作しているが、消費電力が少ないため、全体の電力消費量を少なく抑えることができる。

【0026】次に $t = t_{11}$ においてN+1回目のキー入力があった時は $t = t_{12}$ において、第1処理部4はキー入力の内容判断し、必要な場合中断制御部6を介して、もしくは直接に第2処理部7に起動命令を送り起動させる。第2処理部7は起動命令に基づきクロックによ

る処理を再開し、第2メモリー部9に入った情報、すなわち $t = t_5$ において前回停止した時の情報、例えばメモリー内容、レジスタ情報、表示内容等の情報を読みだし、 $t = t_5$ 時点のCPU環境を完全に復元する。この後 $t = t_{13}$ において第1処理部4からの情報が第2処理部7に送られ、処理が再開される。第2処理部7は高速の演算も可能なように処理速度を速くしてあるため消費電力も一般パソコンに近い。もし連続的に動作させた場合、既存のノートパソコン同様、電池寿命は短い。しかし本発明では間欠的に省電力モードに入るため、消費電力はその分低くなる。

【0027】この省電力モードを説明すると、例えばWPソフト等の場合一つの処理に要する時間は通常で1ms以下である。一方、人間のキー入力は最も速くても数十msである。従って、図2のcに示すように第2処理部7の t_{13} から t_{15} までのピーク消費電力は大きい、平均消費電力はこのピーク値の数十分の一から数百分の一になる。つまり省電力モードにより大幅な省電力化が図れる。

【0028】 $t = t_{14}$ において第2処理部7は表示部2へ表示内容の変更部分のみの情報を送る。

【0029】 $t = t_{14}$ 以前では表示部2は $t = t_6$ において変更された表示内容を、その強誘電性液晶17のメモリー効果により、表示回路8が動作していなくても継続して表示している。 $t = t_{11}$ のキー入力に基づき表示内容が変更された部分のみ $t = t_{14}$ において部分書き替えを行う。この部分書き替えは特定の水平ドライブ線13と特定の垂直ドライブ線14に電圧を加えることにより、一行から数行分の、表示内容を変更する。この場合、全体の書き替えに比べ処理時間が短くなる上に、その分消費電力が少なくなる。

【0030】図2のcの $t = t_{15}$ において第2処理部7は動作を停止し再び省電力モードに入る。図2のcの $t = t_{15}$ の前に第2処理部7の処理が完了した時点、もしくは第1処理部4から終了指令を受けた時点で第2処理部7は、最終の処理情報を第2メモリー9に待避させる。

【0031】次に $t = t_{14}$ において第2処理部7は動作を停止又は低速化し、省電力モードに入る。 $t = t_{21}$ 、 t_{31} 、 t_{41} 、 t_{51} のように短い間隔で入力情報がきた場合、例えば複数のキー入力や通信ポートからの入力の場合、図2のcに示すように $t = t_{23}$ 、 t_{33} 、 t_{43} と省電力モードに入る。第1処理部4が入力情報の間隔が一定の間隔より短いと判断した場合、第1処理部4から省電力モード中止命令が出て、図2のcの $t = t_{43}$ 以降に示すように、第2処理部7を強制終了させず、省電力モードに入らない。そして入力情報の間隔が長くなった時点で元のように省電力モードを開始する。

【0032】また、キー入力が一時的でないことを第1処理部4が検知した場合、第1処理部4を含む主要な

50

(5)

特開 2003-223155

7

動作を停止させ電源を切ってしまう、電源停止モードに入る。但しメモリー内容は電池でバックアップされる。ほぼ完全に電源は切れてしまう。

【0033】但し電源を切る前に第1処理部4は直接もしくは第2処理部7を介して表示回路8に電源停止表示命令を送り、図5(b)に示すように第7表示21を表示し電源停止表示させた後、電源停止モードに入る。表示部2はメモリー効果をもつためこの表示は、電源停止後も表示されるため、使用者は省電力モードと電源停止モードの区別ができる。

【0034】省電力モードの場合はキー入力により動作が再開し、使用者は動作が中断していることを全く意識する必要がない。

【0035】しかし、電源停止モードの場合は、電源停止の表示が出ているため、これをみて使用者は電源スイッチ20を入れることにより、第2処理部7が第2メモリー9から前の処理状態を復活させ、前回と連続した次の作業を始めることができる。この部分は既存の「Resume」モードと同じである。

【0036】ここで、以上の動作を図6のフローチャートを用いて説明する。ステップ101において、電源SWONすると、ステップ102において第1処理部4が動作始める。ステップ103において情報入力部3からのキー入力等の入力情報は第1処理部4に送られ、ステップ104で、一定時間入力中断状態があったか判断される。入力中断時間：tが大きい場合ステップ105に向け、第2処理部7が動作中ならステップ103に戻り、動作中でないならステップ106の全体の電源をOFFさせステップ107動作停止しステップ101の電源SWが押されるまで停止する。

【0037】ステップ104に戻ると入力中断時間tが数分の場合ステップ108に向い第1処理部4及び第2処理部7の処理頻度が低い場合はステップ108のバックライトの電源をOFFにしてバックライトの省電力モードに入る。

【0038】ここでステップ104に戻り入力中断時間tが小さい場合、ステップ110の第1処理部の処理をステップ110aで表示が長時間持続しているかチェックし、長時間持続している場合は、表示の固定化焼付きを防ぐためのステップ110bで表示部2の表示のリフレッシュを行い、ステップ112aで第2処理部の処理頻度を判断し、大なら、ステップ11で第2処理部7を常時動作させておく、小ならステップ111へ向かう。ステップ111で第2処理部7の処理が必要ないと判断した場合、ステップ103に戻る。

【0039】そしてステップ111で第2処理部7の処

8

理が必要と判断した場合、ステップ112へ向かう。a
ステップ112で第2処理部7が動作していない場合ステップ113aに向かい、第2処理部7を起動させる命令を第2処理部7へ出す。これを受けて、ステップ113で、第1処理部4及び、中断制御部6により、第2処理部7は起動させられ、ステップ114で第2処理部の処理を開始させる。そしてステップ115で表示の変更があると判断した場合、第2処理部7はステップ116aで中断制御部6と第1処理部4に表示偏光情報を与える。するとステップ116bで、中断制御部6は表示部起動命令を表示ブロック99へ送る。ステップ116cで表示回路8を起動し、ステップ117で表示部2の部分書き替えを含む表示変更を行い、ステップ118で表示変更の確認後、ステップ117aで表示完了情報を第1処理部4へ送り、ステップ117bで表示完了命令を受けとり、ステップ119で表示部の動作停止を行う。

【0040】ここで、ステップ115に戻ると表示変更がない場合に戻る。ステップ120で第2処理部7の処理完了を確認した後、ステップ120aで第2処理部の完了情報を発生させ、処理部終了命令を受けて、ステップ121で第2処理部7の機能を停止した後ステップ103の状態に戻る。

【0041】図7と図8は、実施例1をノートパソコンとして具体的に構成した場合のブロック図を示す。

【0042】図8を説明すると情報入力ブロック97はキーボード201とRS232Cの通信ポート51とフレキシブルディスクコントローラー202で構成される。別に、ハードディスク203がある。第1処理ブロックの中は、主として第1処理部4で構成される。第2処理ブロック98の中は、クロック停止により省電力モードに入り、クロック供給により復帰する方式のCPUを採用した第2処理部7があり、バスライン210が接続されている。バスライン210には、起動用のROM204と、DRAMで構成された第2メモリー9とレジューム時の各部のレジューム状態からの復帰情報を記憶するSRAMからなるバックアップRAM205が接続されている。バスライン210には、第1処理部4や、表示ブロック99が接続されている。表示ブロック99の中は、表示回路として、グラフィックコントローラー206や液晶コントローラー・ドライバー207が含まれる。また、ビデオRAM209と液晶208もある。以上の構成要素の中から必要に応じていくつかを動作状態とし、残りを停止状態にすることにより、省電力化を計ることができる。この省電力方法を、表1に示す。

【0043】

【表1】

(6)

特開 2003-223155

9

10

※起動時の状態

		OFF		通常入力時 (間欠KB入力)		頻繁処理時		一定時間入力が 中断した時		長時間入力が 中断した時	
		電源	クロック	電源	クロック	電源	クロック	電源	クロック	電源	クロック
情報入力部	KB	OFF	OFF	ON	ON	ON	ON	ON	ON	OFF	OFF
	通信入出力部	OFF	OFF	OFF	OFF	OFF	OFF	OFF	OFF	OFF	OFF
第1処理 ブロック	第1処理部	OFF	OFF	ON	ON	ON	ON	ON	ON	OFF	OFF
	第1メモリー	OFF	OFF	ON	ON	ON	ON	ON	ON	ON	OFF
	中断制御部	OFF	OFF	ON	ON	ON	ON	ON	ON	OFF	OFF
第2処理 ブロック	第2処理部	OFF	OFF	ON	OFF(2ON)	ON	ON	OFF	OFF	OFF	OFF
	第2メモリー	OFF	OFF	ON	OFF(2ON)	ON	ON	ON	OFF(2ON)	ON	OFF(2ON)
	ROM	OFF	OFF	ON	—	ON	ON	—	—	OFF	OFF
表示 ブロック	グラフィック コントローラ	OFF	OFF	ON	OFF(2ON)	ON	OFF(2ON)	OFF	—	OFF	OFF
	ビデオRAM	OFF	OFF	ON	OFF(2ON)	ON	OFF(2ON)	ON	OFF(2ON)	ON	OFF(2ON)
	液晶ドライバ	OFF	OFF	ON	OFF(2ON)	ON	OFF(2ON)	OFF	—	OFF	OFF
	バックライト	OFF	OFF	ON	—	ON	—	OFF	—	OFF	—

【0044】WP等の通常入力時は、間欠的なキーボード入力となる。従って、電源は、通信入出力部を除き、ON状態とする。そして、第1処理ブロック1にクロックを与え、第2処理ブロック98と表示ブロック99にはクロックを与えない。従って、電力消費は、第1処理ブロックのみで発生する。必要に応じて、第2処理ブロック98や、表示ブロック99にクロックを供給して短時間間欠的に起動させる。次に、頻繁な処理の時は、第2処理ブロック98を常時クロック動作状態にして、処理速度を速める。

【0045】一定時間キーボード入力がない時は、第2

【0046】図8は図7とほぼ同じであるが、クロック周波数が低い第1処理部4を全体の“モニター”として用い、実際の処理はクロック周波数の高い第2処理部7で行う場合を示している。第1処理部4はキーボード201のキーボード入力に応じて、第2処理部7をその都度、起動させ処理を行わせるイベント処理を行う方式である。処理完了後第2処理部は停止し、省電力化を計る。次のキーボード入力まで停止する。表示ブロック99は第2処理部7からの表示信号に基づき起動し、表示完了後自動的に停止する。図8の方式は従来のOSに近いOSで動作するという効果があり、在来ソフトとの互換性が高くなる。在来のMS-DOSは1つのCPUで動作するように設計されている。図7の方式ではCPUは2つとみなせるので在来の応用ソフトを動かす場合には、互換性に問題が生じる可能性があった。又互換性の問題がない場合でも在来OSでは省電力効果は落ちる。従って在来OSと本発明の2CPU用の専用OS、専用

ソフトの2つを搭載することにより、WPソフトで用いた場合は本発明の専用OS用のソフトを動かし、数十～数百分の1の省電力化を計る。そして、汎用ソフトは、在来OS用OSを用いる。この場合、省電力効果は落ちる。実際はノートパソコンの80%程度がWP用途のためこの構成により大巾な省電力効果が計れる。

【0047】図9は、実施例1の別の具体的なブロック図で図10はフローチャート図である。これは、MS-DOS等の従来のOSで作動させる場合の方法を開示したものである。第2処理部7は、クロックや電源を停止してもレジスタや内部RAM等の情報が保持される方式のCPUを用いている。ステップ251でキー入力があった場合、ステップ252で第1処理部4はキーボード201からのキーボードのコード信号を、常時動作状態にある起動部221に送る。ステップ253起動部221は、休止状態にある主処理部222にクロックを送り、動作状態にさせる。レジスタ224と内部RAM223はバックアップされているためクロック供給により、瞬時に起動する。ステップ254で主処理部222は、プログラムを入力待機にさせた状態で停止しているため、この状態からプログラムはスタートする。そして、ステップ255でキーボード入力を受けWP等のプログラム処理を行う。ステップ256で処理に応じて、必要なら、ステップ257で表示命令を出力し表示を書き換える。ステップ256でグラフィックコントローラ206を起動させ、ステップ259でビデオRAM209の内容を書き換え、ステップ260で液晶コントローラドライバ207を起動させステップ261で、強誘電性液晶の液晶208を部分書き換えした後、ステップ262でVRAM209をバックアップした後、表示ブロック99は停止し、ステップ263で省電力モードに入

(7)

特開 2003-223155

11

る。ステップ 270 で第 2 処理部 7 の処理完了した後、ステップ 271 で走行しているプログラムを“キーボード入力待機状態”の段階でプログラムを停止させ、ステップ 272 でレジスタ 223 と内部 RAM 234 等の復帰に必要な内容と第 2 メモリー 9 をバックアップし、CPU のクロックを停止させる。ステップ 273 で第 2 処理部 7 の停止し、省電力モードに入る。但し、起動部 221 は作動しているためステップ 251 で新たなキーボード入力や通信ポート 5 からの入力があるまで、入力待機状態にさせる。従って、第 2 処理ブロック 98 の中で、起動部 221 しか作動していない。図 9 の方式はこの CPU はクロックを停止させてもレジスタ等の内容がバックアップされ保持できる。クロック再開とともに、瞬時に復帰する方式の CPU を用いている。主として作動する CPU は 1 つである。従って、従来の OS を使えるという特徴がある。在来の WP 等のソフトも、少し変更するだけで使用できるため在来のソフト資産を使えるという大きな効果がある。従って、現時点では、極めて現実的な方法といえる。後に述べる実施例 2 のような第 1 処理部 4 により直接表示を書き換えることによりさらに大巾に電力消費を削減できる。

【0048】長時間キーボード入力がない時、レジャーモードに入り、殆どの電源を停止させる。特に、強誘電性液晶の場合メモリー効果があるが、同じ表示内容を連続的に表示させた場合、放置準安定化現象と呼ばれる永久メモリー効果が現われる。これを避けるため、省電力モード時、もしくは電源停止モード時にタイマー 22 が、一定の時間、表示が継続したことを判断した場合、第 1 処理部 4 や電源スイッチ 20 に表示変更命令を送り、表示回路 8 により表示部 2 の表示内容の全部もしくは一部を書き替え永久メモリー現象を防止する。

【0049】万が一、永久メモリー現象が起り、表示部 2 の一部が表示変更できなくなった場合は、表示リセット SW 23 によりヒーター 24 を介して表示部 2 の温度を上げ、液晶の配列を整えることにより、表示部 2 の表示内容変更が再び可能となる。

【0050】なお、省電力モードでは第 2 処理部 7 のクロックを停止することにより電力削減できるが、更に低下させるには中断制御部 6 により、第 2 処理部 7 もしくは表示回路 8 への電源供給を停止することにより、より完全な省電力化がはかれる。

【0051】電源停止モードでは、第 2 メモリー 9 の電源バックアップだけしか電力消費しない。

【0052】図 1 のように電池使用時は、バックライト 25 を消し、反射回路 26 を介して反射素子 27 を作動させ反射モードで使用する。

【0053】図 12 (a) (b) のように反射素子 27 としては、フィルム状の強誘電性液晶素子の透過モードと散乱モードを用い図 12 (a) に示す透過を図 12 (b) に示す反射を用い反射と透過を切り替えることが

12

できる。入射光 32 は反射部 27 で乱反射し反射光 33 となる。この場合偏光フィルムは、表示部 2 と反射素子 27 の偏光板を兼用することにより部品点数を削減できる。またフィルム状のエレクトロクロミック表示素子を用いることにより、透過状態と、白紙のような白い乱反射状態の 2 つのモードを実現できる。

【0054】又、反射素子 27 は図 13 (a) (b) のように固定式でもよい。反射素子 27 は低屈折率光透過部 28 と高屈折率光透過部 29 からなる光透過部と、部分的に開口部 30 をもつ反射部 31 から構成されている。

【0055】図 13 (a) に示すようにバックライト部 25 からの光は、光屈折率光透過部 29 の中に入るが、低屈折率光透過部 28 との界面で全反射し、図に示すように開口部 30 から偏光板 35 に入り、偏光となった後液晶部 17 に入光し、外部に放射され明るい表示がなされる。

【0056】次に、電池使用的に反射モードで使う場合は図 13 (b) に示すように外部からの光 32 は液晶部 17 を透過しアルミの蒸着等からなる反射部 31 で反射し、反射光 33 は液晶 17 を通り、外部に表示される。

【0057】この反射部 27 は外部駆動回路が要らないため、全体構成が簡単になるという効果がある。この光屈折率と低屈折率の作成法は屈折率分布レンズで一般的に用いられている、溶融塩に侵す方法で用意に作成できる。

【0058】透過・反射兼用型液晶ディスプレイは透過もしくは反射専用型液晶ディスプレイに比べると表示品質が劣るという問題点があったがこの反射と透過を切り替えることにより、透過時と反射時のどちらの表示も専用型と同等の表示ができるという効果が生まれる。このため電池・AC の二電源駆動用途に適している。

【0059】外部電源を使用する場合は第 1 処理部 4 の指令によりバックライト 25 が点灯するとともに、第 1 処理部 4 より反射回路 26 に透過命令が送られ、反射素子 27 は透過状態になり図 12 (a) に示すように、表示は透過光により非常に表示は明るくなる。

【0060】次に電池を使用する場合は第 1 処理部 4 より、反射表示回路 26 に反射命令が送られ、反射素子 27 は乱反射を含む反射状態になり、図 12 (b) に示すように、外光による反射光による表示がなされる。この場合バックライト 25 の分だけ消費電力が減る。

【0061】又、図 14 (a) (b) に示すようにアルミのような金属板にテーパのついたまる穴を設けた反射透過板 34 を使用することにより、図 13 (a) (b) と同じ効果が得られる。

【0062】以上のような構成をとることにより間欠的なキー入力に対して CPU は間欠動作し、平均的な消費電力は大幅に減少するという効果がある。

【0063】しかもこの場合、表示は継続するため処理部の動作が停止しても使用者に全く、異和感を与えない

50

(8)

特開 2003-223155

13

い。このため操作性を全く損なわずに大幅な省電力化ができるという効果がある。

【0064】又、具体的には、キー入力周期は数十ms、これに対しWPソフト等の場合一回のCPU処理時間は平均すると数十～数百μsであるため数十msのうち1/100～1/1000の動作時間働けばよい。このため間欠動作させることにより、消費電力も連動して低減される。しかしCPUの間欠動作だけでは、表示部が0.5～1W、全体の10～20%程度の電力を消費するため、もしCPUの消費電力が1/1000になっても表示部が動作していれば対策前の1/10～1/5の消費電力は残ることになる。本発明では、表示部に強誘電性液晶等のメモリー効果のある表示素子を用いるため表示に要する電力消費をCPU同様、間欠動作させられる。

【0065】従ってWP等のキー入力主体の用途の場合、全体の消費電力を1/100～1/1000に下げることが可能となる。

【0066】(実施例2) 図15は一実施例のブロック図を示す。実施例2では、第1処理部4の機能を強化し、消費電力の大きい第2処理部7の作動頻度をさらに少なくしたもので、より低消費電力化が図られる。

【0067】実施例1の図1との構成上の違いは、第1処理ブロック1から表示ブロック99へ表示指示信号を伝送する信号線97がある点にある。第1処理ブロック1の中の第1処理部4が直接表示ブロック99の中の表示回路8に指示変更信号を出し、表示部2の表示内容を変更する。なお実施例1では第2処理部7が表示回路8に表示変更信号を与える点を述べた。

【0068】図16は第1処理部4に関連したブロック図をさらに詳しく説明したもので、第1処理部4は第1メモリー部5の中にアルファベット・かな等のフォントのドットパターンをROM等により記憶する第1フォントROM部40と、イメージメモリー部41と一般メモリー部42の三つの部分をもつ。

【0069】また図11に示すようにフォントメモリーとして、第2メモリー部9の中の第2フォントROM部43を用いることもできる。

【0070】従って第1処理部4だけで次の一連の簡単な表示を変更する処理ができる。キー入力に基づき文字コードを発生し、文字コードに対応したフォントパターンを第1フォントROM部40もしくは第2フォントROM部43から読み込み表示回路8を介して表示部2に表示を出すことができる。第2メモリー9の中には第2一般メモリー44がある。

【0071】つまり大きな処理を伴わないデータ文字列の入力時は、低消費電力の第1処理部4が主に表示の変更処理を行なう。大きな処理が必要な場合は消費電力の大きい第2処理部7が処理をする。このことにより、第2処理部7の動作頻度が減り、より省電力化をはかれ

14

る。この場合図16に示すように、第2メモリー部9の中の第2フォントROM43のフォントパターンを呼び出すことにより第1メモリー部5のメモリーを削減できる。

【0072】実施例2を図18と図19のフローチャートを用いて説明すると図18のフローチャートは基本的に実施例1の図6のフローチャートと同じである。

【0073】違いは、第1処理部4が直接表示回路8を起動する。このためステップ130と表示フローチャート131が追加されている点にある。ステップ130で第1処理部4で処理可能な単純な表示変更であると第1処理部4が判断した場合、表示フローチャート131に向う。この中を簡単に説明すると、まず、ステップ132で表示ブロック99が起動され、ステップ133で表示内容が変更され、ステップ134で表示変更を確認した後、ステップ135で表示ブロックの電源をOFFしてステップ103の情報入力の待機状態に戻る。このステップ133の表示内容の変更をさらに詳しく説明したのが図19である。ステップ132で第1処理ブロック1の起動合図により表示ブロック99の起動を行なった後、ステップ140でカーソルの移動のみの場合は、そのままステップ141のカーソルの部分書き換えを行なう。そうでない場合は、ステップ142での表示部2の入力予定領域に既に表示が存在するか確認する。これは、イメージメモリー部41の内容を第1処理部4によれ確認できる。NOの場合はそのままステップ143の部分書き換え処理を行う。YESの場合はステップ144に向う。ステップ144では表示部99の入力予定領域に存在する表示内容をイメージメモリー41で確認し、今回の表示変更で前回の表示内容が必要かを判断する。NOの場合はステップ143で部分書き換えにより上書きを行うだけでよい。YESの場合は、ステップ145で、入力予定領域に相当するイメージをイメージメモリー41もしくは第2フォントROM9から呼び出し、今後、新たに表示したいイメージを合成する。ステップ146では、白黒反対モードかどうかを判別し、YESならステップ147で、そのイメージの該当部分を反転して表示する。NOならステップ148で表示変更該当部の表示の部分書き換えを行い、ステップ134表示変更を確認して、ステップ135で表示ブロック99を停止させる。

【0074】具体的に説明すると、図20はキー入力に対する各部の処理状況を示したものでt=t1において図20のeに示す、“I”なるキー入力があった場合、第1処理部4は“I”なる文字コードに変換し、この文字コードに相当するフォントパターンを図16に示す第1フォントROM40から読み込み、表示回路8を駆動させ表示部2に図20eに示す“I”なる表示を発生させる。この場合、強誘電性液晶などのメモリー効果型ディスプレイの場合、部分書き換えができる。部分の書き

50

(9)

特開 2003-223155

15

替えには 2 種類の方法がある。一つは、一点を書きかえるドット部分書き替えと、水平又は、垂直のライン一本分の全ドットを書き替える。ライン部分書き換えがある。当然ドット書き換えの方が低消費電力であるが、高電圧が必要であり、コストが高くなる。ライン書き換えは 1 ドット書き換える場合でも、一ライン全部書き換える必要があるが低い電圧で良い。実施例では両方の表示方法について述べる。

【0075】図 3 に示した水平ドライブ部 11 と垂直ドライブ 12 の耐電圧が高ければ “I” の列だけの一点一点単位の部分書き替えができる。従ってこの場合、第 1 処理部 4 は “I” に対応するフォントデータの情報を発生すればよい。しかし耐圧の高い IC のコストは高い。コストを下げるためには、この耐圧は低いことが望ましい。従って現在の半導体プロセスでは、要求耐圧を下げるために、行単位の部分書き替えにも対応しておく必要がある。

【0076】この場合、第 1 処理部 4 は第 1 メモリー 5 の中に、最低一行分のイメージのメモリーをもつ必要がある。

【0077】日本語の場合、640×24 dot 分のメモリーとなる。この場合 “I” を書き替えるためには、その一行分、つまり 640 dot 分を 24 ライン分書き換える必要がある。

【0078】第 1 処理部 5 のイメージメモリー 41 から前のイメージを読み出し、“I” のパターンを第 1 フォント ROM 40 から読み出し、合成し一行分のイメージを作り上げる。この情報に基づき、表示回路 8 を介して表示部 2 の一行分を書き替える。同時にその新しい一行のイメージをイメージメモリー 41 に記憶させる。これで “I” の表示変更は完了する。

【0079】この場合、図 16 のように、第 2 フォント ROM 43 を用いる場合は、コード情報を一行分もつだけでよい。第 1 フォント ROM 40 やイメージメモリー 41 は不要となる。この場合、一行分のデータは約 40 キャラクター 2 バイト文字で、一行あたり 40×2=80 B でよい。この場合、全画面分のコード情報を第 1 メモリー 5 の内部にもつこともできる。

【0080】以上の 2 通りの方法で “I” なる表示が完了する。この場合、第 2 処理部 7 の処理は図 20 の c に示すように全く行なわれない。

【0081】同様にして、t2 で “スペース” を t3 で “L” を t4 で “i” を t5 で “v” を t6 で “e” にキー入力に対する表示が、第 1 処理部 4 のみで行なわれる。第 1 処理部 4 は第 2 処理部 7 に比べると著しく処理速度が遅いが、一行の表示処理を行なうには、充分な速度である。これにより低消費電力化がはかれる。

【0082】図 20 t7 においては大量の処理を指示するキー入力、例えば WP 入力時のスペルチェックや日本語から英語への翻訳処理や日本語のカナ漢字変換処理表

16

計算の演算命令が入った状態を示している。

【0083】この場合、第 1 処理部 4 は第 2 処理部 7 の処理が必要であると判断し、t71 において、第 2 処理部 7 を起動させる。この起動状態は実施例 1 で述べたのと同時である。第 2 処理部 7 は図 20 の c のように、t71 において起動し中断前の処理状態に戻り、第 1 処理部 4 からの文字列の情報を受け処理を行なう、必要に応じて図 20 の b のように t72 において、表示回路 8 を介して表示部 2 の表示内容を変更する。

【0084】この経過は日本語から英語の翻訳処理の入力例を用いると説明しやすい。図 20 f において、t2 で K がキー入力され図 20 h において K がそのまま表示される。t1 で a が入力されると図 20 h に示すように “ka” と表示される。

【0085】ここまでは図 20 の c に示すように第 2 処理部 7 は動作しない。t71 において翻訳変換キーが押された時、t71 から第 2 処理部 7 の処理が始まり、翻訳処理により “kareha” の日本語が、“He is” という英語に翻訳される。この処理結果は表示回路 8 に送られ、ドット書き替えが行なわれる。

【0086】図 20 の h に示すように “He is” と表示される。図 20 の d に示すのライン書き替え時の消費電力に比べて図 20 の g に示すように、ドット書き替え時の消費電力は少ない。

【0087】次に図 21 を用いてカーソル移動時の消費電力削減のために、図 21 の (a), (b) のように白黒反転モードを用いると、ライン書き替えの場合消費電力が大きい。従って、図 21 の (c), (d) のように行間のラインを用いて横棒のカーソルを表示することにより、一行の表示書き替えが不要となり、省電力化できる。また高速化されるため、低速の第 1 処理部 4 で処理しても応答が速くなる。このことはドット書き替えモードでも効果がある。

【0088】図 22 の (a) に示すように、カーソルの移動だけは横棒カーソルを用いる。この場合、目立ちやすくするために、第 1 処理部 4 により間欠的に白黒反転表示させると、より効果的である。そして (b) のようにキー入力があった場合のみ、一字分の反転表示させる。この切り替えにより、少なくともカーソル移動時の消費電力は少なくなる。

【0089】図 22 の (a) ~ (h) は図 20 t1 から t7 までに対応し、(i) は再変換時の表示を示す。

【0090】図 23 はドット書き替え時に (a) ~ (q) は文章中に挿入入力する時の状態を示し、第 2 フォント ROM を図 16 の構成で用いる場合は、全ての漢字コードが第 1 フォント ROM 40 に入っている訳でないので、一行分のイメージ情報をイメージメモリー 41 にもっておく必要がある。そして図 23 (c) から (d) のように後退する時は “n” というイメージをイメージメモリー 41 から復元するため、第 2 処理部 7 や 2 フォント ROM

50

(10)

特開 2003-223155

17

M43を用いなくても(d)なる表示が可能となる。

【0091】図24の(a)～(g)は“he is man”なる文字列を、コピーする状態を示す。(a)～(f)までは第1処理部4だけで処理できる。(g)は挿入処理が必要なため第1処理部4の能力ではば処理できる。第2処理部7が動作する。

【0092】実施例2の場合、実施例1において第2処理部7が処理していた部分の大半を、低消費電力の第1処理部4が処理するため、実施例1に比べてさらに平均消費電力が下がるという効果がある。

【0093】ただし、WPや表計算のソフトにより第1処理部と第2処理部の分担比率の最適値は異なる。従ってソフトにより第1処理部4は分担内容を変化させ、消費電力と処理速度とのバランスの最適化を図ることもできる。また図25のようにビデオメモリー82を表示ブロック99に加え第1処理部4と接続線第96と接続することにより前回の表示イメージはビデオメモリー82の中にあるため図16(a)のイメージメモリー41を省略することもできる。

【0094】(実施例3)図26は実施例3の場合のブロック図である。実施例1および例2と違う部分は、図1を見ると明らかなように、実施例1においては、起動命令線80を介して第1処理ブロック1から第2処理ブロック98へ起動命令と終了命令の双方が送られた。また表示起動命令線81を介して第1処理ブロック1から表示ブロック部99へ起動命令を終了命令の双方が送られた。

【0095】しかし、実施例3では図26から明らかなように、まず、表示ブロック99への表示起動命令線81がない。次に起動命令線80においては第1処理ブロック1から第2処理ブロック98へ起動命令が送られるだけで終了命令は送られない。

【0096】第2処理部7が処理を終了した段階で自分自身で停止処理を行い、省電力モードに入る。表示ブロック99の起動は第2処理部7が表示変更が必要であると判断した時データ線84を介して表示ブロック99に表示起動命令を出し、起動させる。表示部2の表示変更が完了した時点で、表示部2は動作を停止し、表示省電力モードに入る。これを図27のフローチャートで説明する。このフローチャートは、第1処理ステップ群151と第2処理ステップ群152と表示ステップ群153の三つの部分に分かれる。まず、第2処理ブロック98起動と停止の時点から違いを述べてみる。

【0097】実施例1のフローチャート図6と違う点は図から明らかなように第2処理ブロック98つまり第2処理ステップ群152から第1処理ブロック1すなわち第1処理ステップ群151への制御の流れがない。つまり、第1処理部4はステップ112で第2処理部7を起動させる命令を第2処理部7へ送り、第2処理部7は起動される。この点のみが実施例1と共通する。停止に関

18

しては実施例1と違う第1処理部4からの命令を受けて停止することはしないで、ステップ121で第2処理部の機能を自動停止する。そして、ステップ103で情報入力待機状態になる。

【0098】次に表示ブロック99の起動と停止に関して実施例1との違いを述べる。

【0099】実施例1では第2処理部7が表示完了情報を第1処理ブロック99へ表示起動命令を送る。しかし、実施例3では図27のステップ115aで第2処理ブロック98が表示ブロック99へ起動命令を送り表示ステップ116で表示ブロック99が起動し、ステップ117で表示内容の変更が行われる。ステップ118で表示変更を確認した後、ステップ119で、表示ブロック99を自分自身で停止させる。

【0100】以上のように実施例3は実施例1と機能は同じであるが、第2処理ブロック98の停止及び、表示ブロック99の停止は自動的に行われる。

【0101】また、表示ブロック99の起動命令は第2処理ブロック98が発する。従って、第1処理ブロック1の負担が少なくなり、全体の速度が速くなるだけでなく、構成が簡単になるという効果がある。

【0102】(実施例4)図28は第4の実施例のブロック図を示す。実施例4は外部との通信等の入出力をもつ場合の本発明による省電力方法を開示したものである。情報処理装置は情報入力ブロック97に外部との入出力を伴う入出力部50をもち、その中に通信ポート51や外部インターフェース部52をもつ。入出力がある場合図29のタイミング図に示すように動作する。これは図20に示したキー入力の場合のタイミング図と似た動作をする。図29のaに示す通信ポートからの入力がt1～t74とあった場合入出力部50の中の通信ポート部51は第1処理ブロック1に信号を送る。t1においては第1処理部4は、入力情報を表示回路8に送り図29のdのように動作され表示部での表示を図29のeのように書き替える。そして、t7に大きな処理を伴う入力が来た場合のみ図29のcのように第2処理部7をt=t71において起動させる。

【0103】第2処理部7はt=t71において起動命令を送り表示回路8を起動させ表示部2を書き替える。実施例3は通信等を介した入出力がある場合、大きな処理を伴わない入力に対しては、第2処理部7は動作せず、第1処理部4又は入出力部50が入出力処理、表示処理を行なう。このため入出力動作時の省電力化効果がある。

【0104】実施例4は、太陽電池を利用しているため、さらに消費電力が減少し、長期間使用できるという効果がある。

【0105】光がなくなれば太陽電池が動作しないという面もあるが、表示部2と同じ面に太陽電池60を配置することにより、太陽電池が作動しない時は表示部2

10

20

30

40

50

(11)

特開2003-223155

19

の表示内容もキーボードのキーも見えない。

【0106】従って、現実的には、不具合はない。暗い環境例えばスライド上映中の講演会におけるWP入力等の場合はキー入力により、電源保持回路が動作し、第1処理部4は動作する。

【0107】(実施例5)図30は、第5の実施例のブロック図を示すもので、電源として太陽電池60が追加されている。第1処理部4は速度が遅いため電力消費量は極めて少ない。従って太陽電池で駆動させることが可能である。実施例1と殆ど同じで動作は変わらないが太陽電池の場合、入射光量が減った場合電力供給が停止する。停止した場合、まず電源部61からの電力供給に切替わる。又長期間キー入力も太陽電池60からの電力供給もなくなった場合図31のbのt=t61に示すように電源停止モードに入り、第1処理部4は第1メモリ5に処理情報を退避させ動作を停止する。この場合電力消費は減少する。そしてt=t71において太陽電池60からの電力供給があった場合もしくは情報入力部3からのキー入力があった場合起動し、t72のキー入力により再び元の動作を開始する。

【0108】ここでキー入力による第1処理部4の起動法の一例を説明すると、図32に示すように情報入力部3のキー入力部62は電池64からの電圧を保持回路63に送る。従ってキーが押された場合保持回路63は電源を第1処理部4に送り、第1処理部4を起動させる。このとき並行してキー入力部62はキー入力情報を第1処理部4に送り、処理が再開される。図33は第1処理部4と第2処理部7を共用した場合のブロック図を示す。

【0109】この場合キー入力部62は各キーは1種類の電源用SWとキー入力SWの2つをもってもよい。

【0110】実施例5はさらに低消費電力化をはかったものである。設計により、数年以上の電池交換不要型ノートパソコンも可能となる。なお、図33に示すように実施例1～5とも第1処理部と第2処理部を兼用して一つにすることもできる。

【0111】(実施例6)実施例6は8mmCD-ROM等の光ディスクを用いた情報処理装置に本発明を用いた場合である。

【0112】図34はブロック図であり、情報入力ブロック97には、CD-ROMのCD-ROMドライブ301とキーボード201が接続されている。

【0113】図35は、斜視図である。CD-ROMプレーヤ312はキーボード201と液晶208CD-ROM等の光ディスク315を光ディスク挿入部316に挿入することにより図34の起動部221に起動信号が起り、第2処理部7が起動する。

【0114】また、キーボード201からの入力により第1処理部4からコード信号が起動部221に送られ第2処理部7が起動し、処理終了後、第2処理部7が停止

20

する点は他の実施例と同様である。

【0115】この特徴は消費電力によりCD-ROMプレーヤー等のポータブル機器の電池使用可能時間が延びる。特に、CDドライブ301からの挿入信号を受けて起動部221が起動する点が本実施例の特徴であり、CD-ROM等の光ディスク315の挿入や取り出しにより、第2処理部7が起動する。

【0116】(実施例7)実施例7はデジタルテープレコーダーに本発明を応用した場合を示す。図36、図37はDAT等のデジタルオーディオテープレコーダー312の応用例で液晶208とカセット挿入口314をもつ。デジタルオーディオテープ313をカセット挿入口314に挿入することにより、図36のブロック図に示すように、デジタルテープドライブ311からの挿入信号により、第1処理部4を介して起動部221に信号が送られ、第2処理部7は起動する。

【0117】デジタルオーディオテープ313の出し入れにより第2処理部7が起動停止することにより、操作者のテープ出し入れと連動して、作動を始めるという効果がある。

【0118】我々のシミュレーションによる試算ではWPソフトで動作させ、本発明を用いないで5Wの平均消費電力が、あった場合、本発明を用いることにより数十mwになる。従って、従来の二次電池でも数百時間程度の使用が可能になり、高効率のリチウム電池等の一次電池を用いることにより1000時間以上も可能となる。つまり、毎月5時間使用しても1年以上もノートパソコンが可能となり、ポケット電卓のように長時間電池交換なしに使用できる。このときにより、開発方向も高速化、多画素化が進められている。充電のわずらわしさから使用者が解放される。本発明は電源コード及び充電器からノートパソコンを開放するものである。従来強誘電性液晶の応用面に関しては、高速性・高解像度の面に注目されていた。本発明の着眼点は、強誘電性液晶において従来全く注目されていなかった、消費電力削減の面に焦点をあてたものである。

【0119】この種の着眼は従来になく、今後成長が期待されるノートパソコン等の高機能ポータブル情報機器の省電力化に対する効果は高い。

【0120】なお、メモリー効果のある表示素子として強誘電性液晶を実施例として用いたが、スメクチック液晶やエレクトロクロミック表示素子のような他のメモリー型表示素子として使うことができる。また液晶は単純マトリクスドライブ型液晶の例を示したがTF-T液晶ドライブも用いることができる。

【0121】

【発明の効果】以上述べたように本発明は、不使用状態が一定時間続いたことを検出した時点、もしくは主要な処理が完了した時点で主要処理部の電源を停止させると同時に表示部の表示を継続させる情報処理装置を提供す

(12)

特開 2003-223155

21

ることができる。

【図面の簡単な説明】

【図 1】本発明の第 1 の実施例における情報処理装置のブロック図

【図 2】本発明の実施例 1 のタイミング図

【図 3】本発明の実施例における表示部の構成図

【図 4】本発明の実施例における表示部の動作原理断面図

【図 5】本発明の実施例における表示部の画面図

【図 6】本発明の実施例における動作を説明するフロー
チャート

【図 7】本発明の具体的な実施例の構成を示すブロック
図

【図 8】本発明の具体的な実施例の構成を示す別のブロ
ック図

【図 9】本発明の具体的な実施例の構成を示す別のブロ
ック図

【図 10】本発明の具体的な実施例における動作を説明
するフローチャート

【図 11】本発明の具体的な実施例における別のブロ
ック図

【図 12】本発明の実施例における反射素子の動作原理
図

【図 13】本発明の実施例における反射板の動作原理図

【図 14】本発明の実施例における別の反射板の動作原
理図

【図 15】本発明の実施例 2 を説明するためのブロック
図

【図 16】本発明の実施例 2 における第 1 処理部周辺の
ブロック図

【図 17】本発明の実施例における別の第 2 処理部周
辺のブロック図

【図 18】本発明の実施例 2 を説明するためのフローチ
ャート

【図 19】本発明の実施例 2 を説明するためのフローチ
ャート

【図 20】本発明の実施例 2 を説明するためのタイミン
グ図

【図 21】本発明の実施例 2 を説明するためのカーソル
の表示状態図

【図 22】本発明の実施例 2 を説明するための翻訳処理
時の表示部正面図

【図 23】本発明の実施例 2 を説明するための追加入力
の表示部の前面図

【図 24】本発明の実施例 2 を説明するための複写モー
ド時の表示図

【図 25】本発明の実施例 2 を説明するための変形のブ
ロック図

【図 26】本発明の実施例 3 を説明するためのブロック
図

22

【図 27】本発明の実施例 3 を説明するためのフローチ
ャート

【図 28】本発明の実施例 4 を説明するためのブロック
図

【図 29】本発明の実施例 4 を説明するためのタイミン
グ図

【図 30】本発明の実施例 5 を説明するためのブロック
図

【図 31】本発明の実施例 5 を説明するためのタイミン
グ図

【図 32】本発明の実施例 5 を説明するための情報部入
力部のブロック図

【図 33】本発明の実施例 5 を説明するための第 1 処理
部と第 2 処理部を兼用した場合のブロック図

【図 34】本発明の実施例 6 を説明するためのブロック
図

【図 35】本発明の実施例 6 を説明するための斜視図

【図 36】本発明の実施例 7 を説明するためのブロック
図

【図 37】本発明の実施例 7 を説明するための斜視図
【符号の説明】

1 第 1 処理ブロック

2 表示部

3 情報入力部

4 第 1 処理部

5 第 1 メモリー部

6 中断制御部

7 第 2 処理部

8 表示回路部

9 第 2 メモリー

11 水平ドライブ部

12 垂直ドライブ部

20 電源スイッチ

24 ヒーター

25 バックライト

26 反射回路

27 反射素子

30 開口部

32 入射光

33 反射光

34 反射透過板

40 第 1 フォント ROM

43 第 2 フォント ROM

82 ビデオメモリー

98 第二処理ブロック

99 表示ブロック

201 キーボード

202 フレキシブルディスクコントローラー

204 ROM

205 バックアップ RAM

(13)

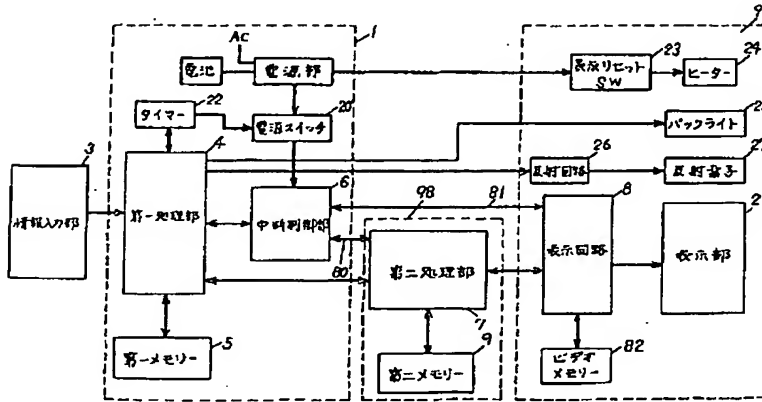
特開2003-223155

24

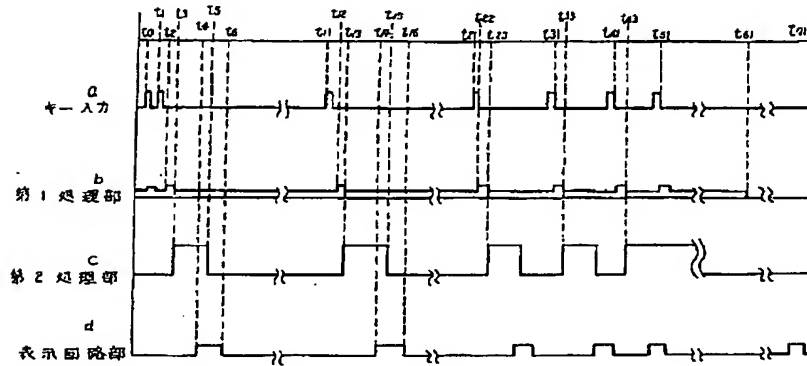
206 グラフィックコントローラ
207 液晶コントローラ・ドライバー

* 208 液晶
* 209 バス

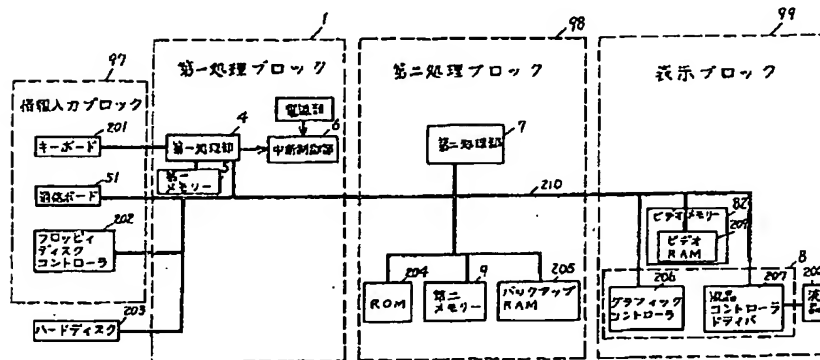
【図1】



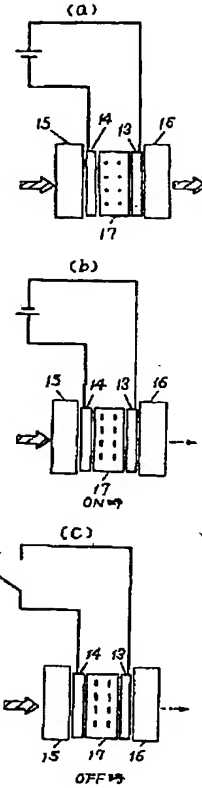
【図2】



【図7】



【図4】



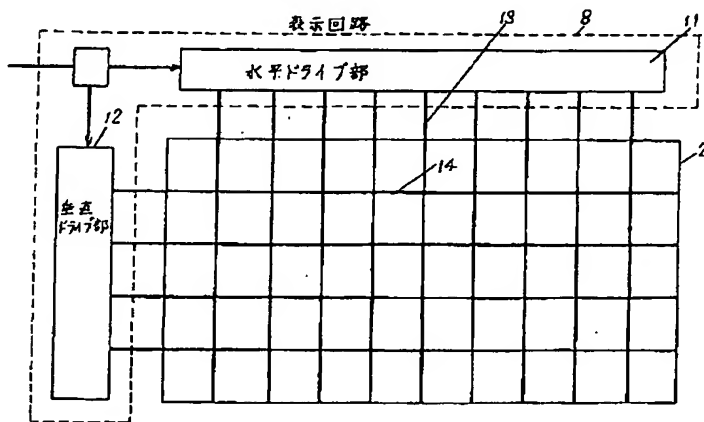
【図21】

- (a) ☒ is a Japanese
I am a American
- (b) He is a Japanese
I am a ☒merican
- (c) He is a Japanese
I am a American
- (d) He is a Japanese
I am a American

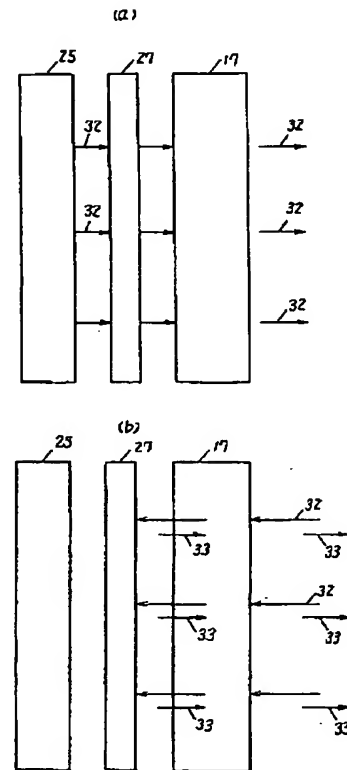
(14)

特開 2003-223155

【図3】

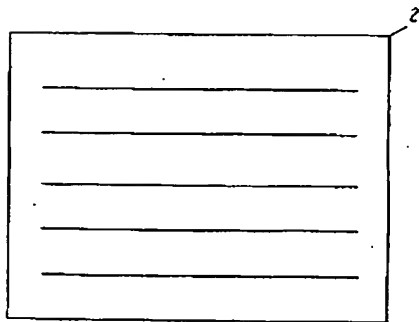


【図12】

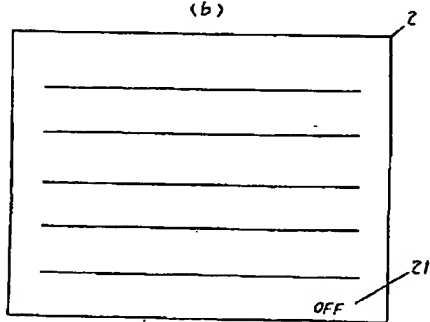


【図5】

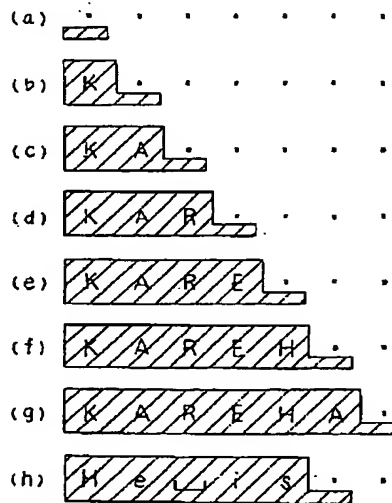
(a)

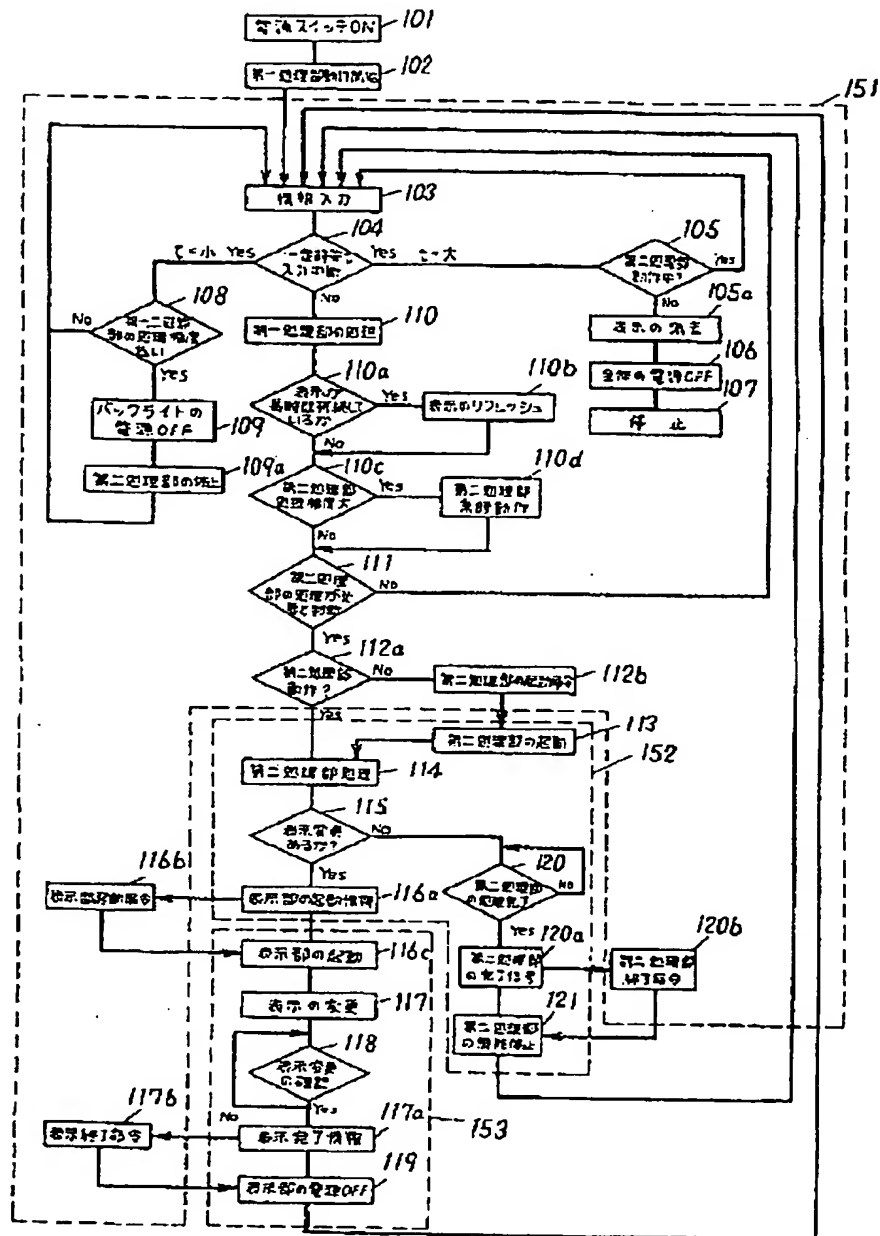


(b)



【図22】

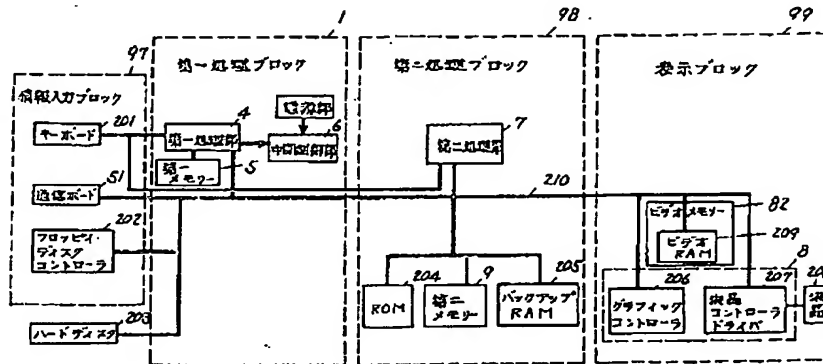




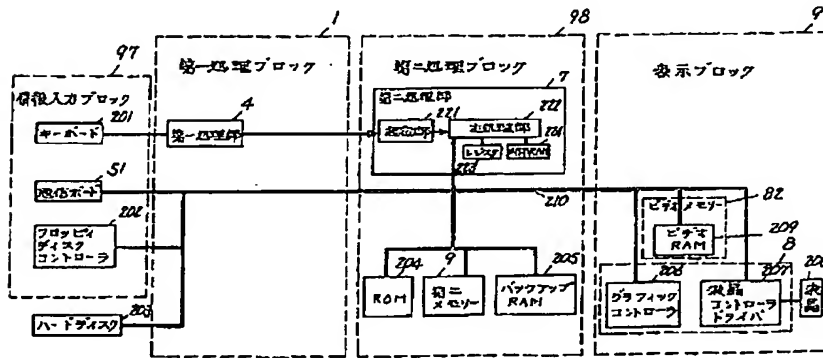
(16)

特開2003-223155

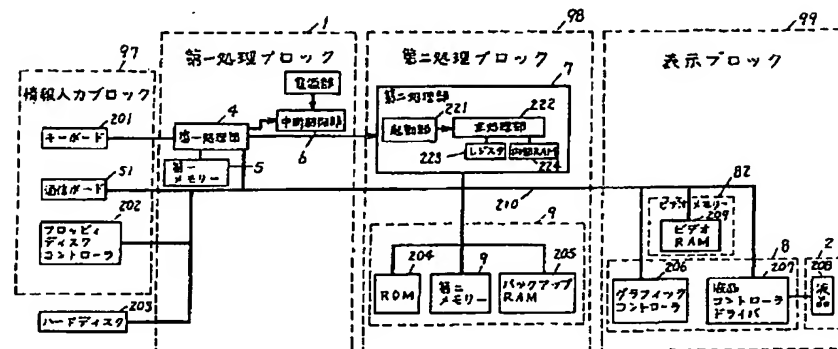
【図8】

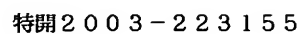


【図9】



【図11】

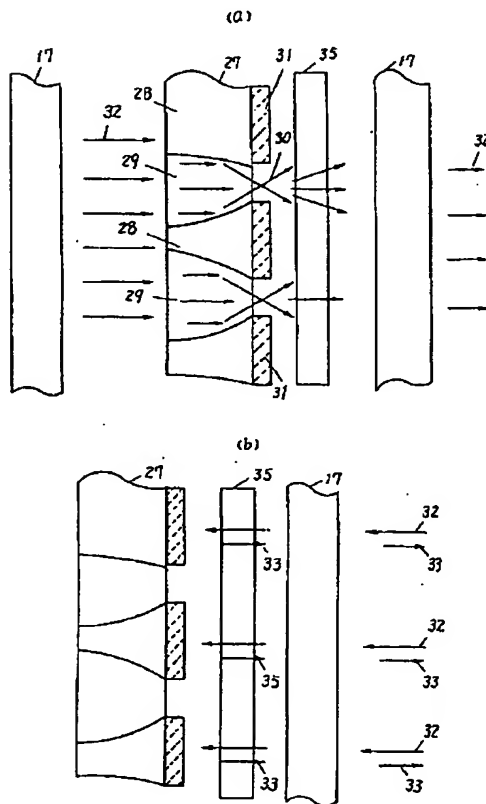




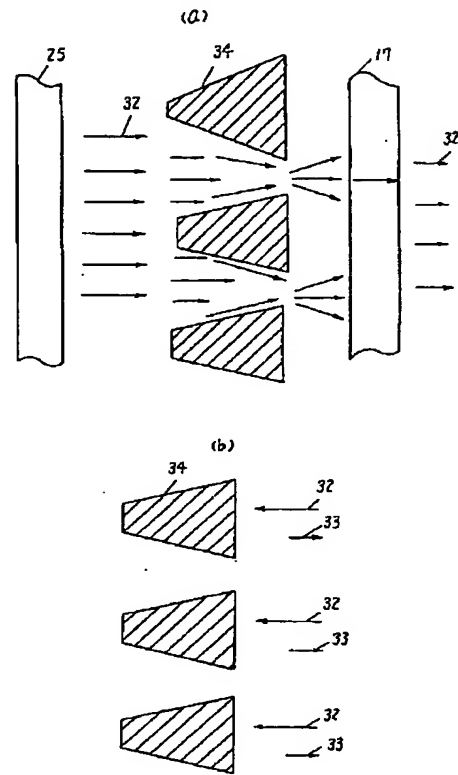
(18)

特開2003-223155

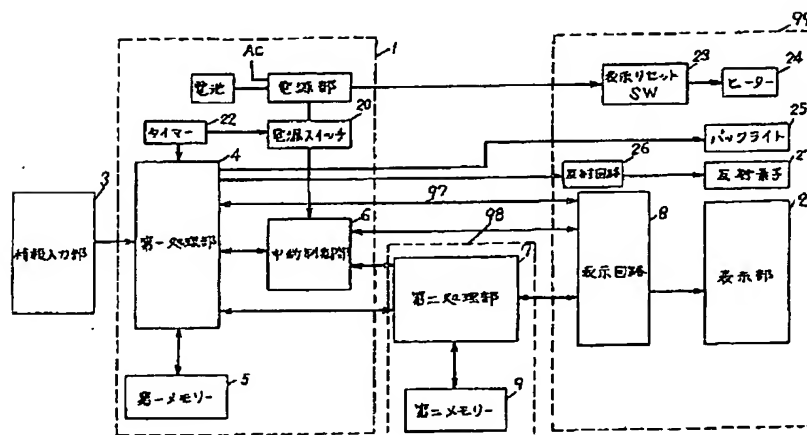
【図13】



【図14】



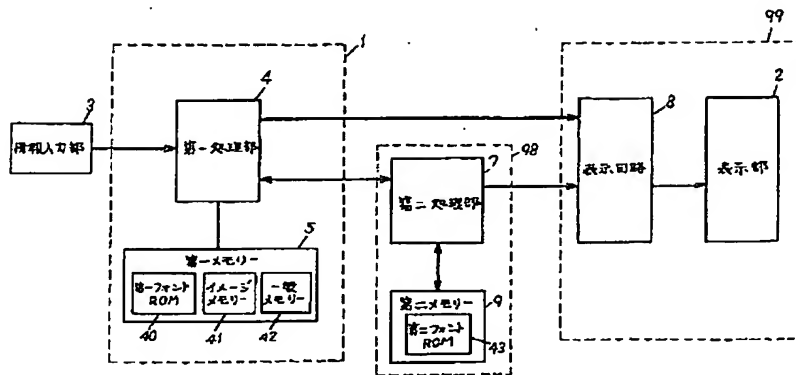
【図15】



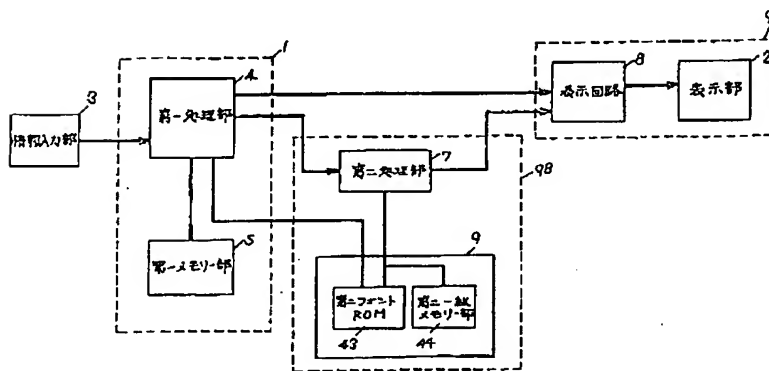
(19)

特開 2003-223155

【図 16】



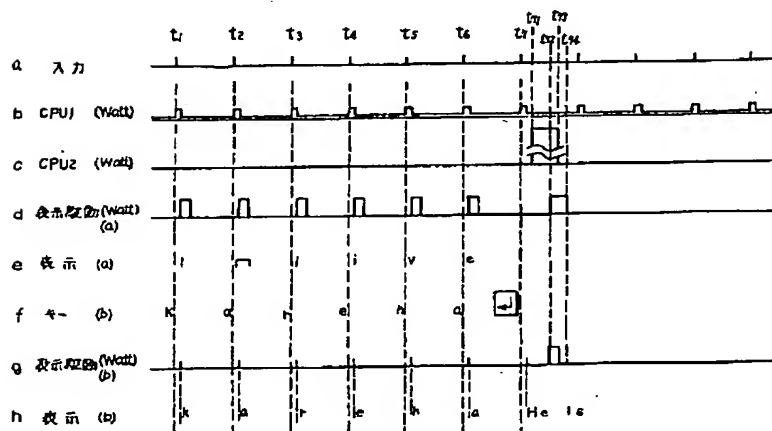
【図 17】



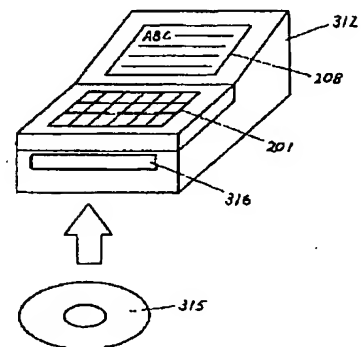
【図 24】

- (a) He is a man. And
 (b) ~~He~~ is a man. And
 (c) ~~He~~ is a man. And
 (d) ~~He is a man~~ And
 (e) ~~He is a man~~ And
 (f) ~~He is a man~~ And . . .
 (g) ~~He is a man~~ And He is a man

【図 20】



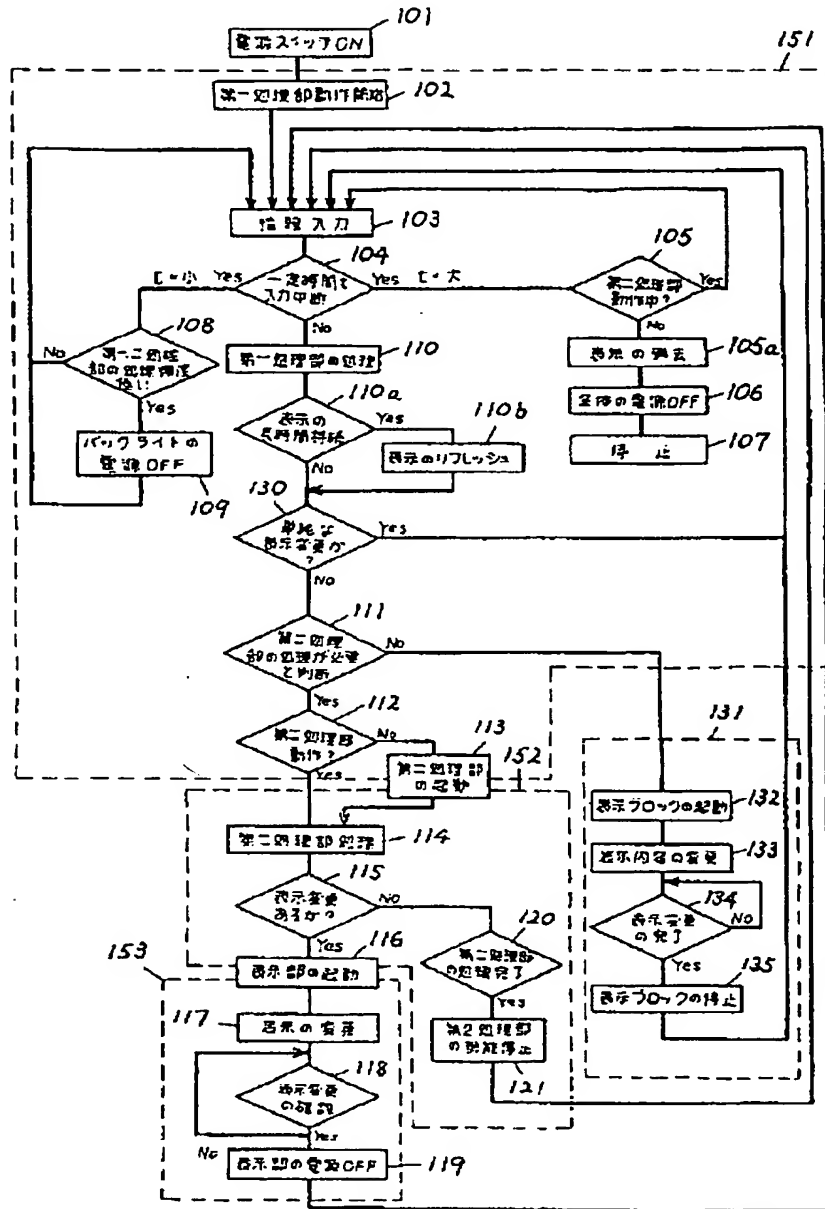
【図 35】



(20)

特開2003-223155

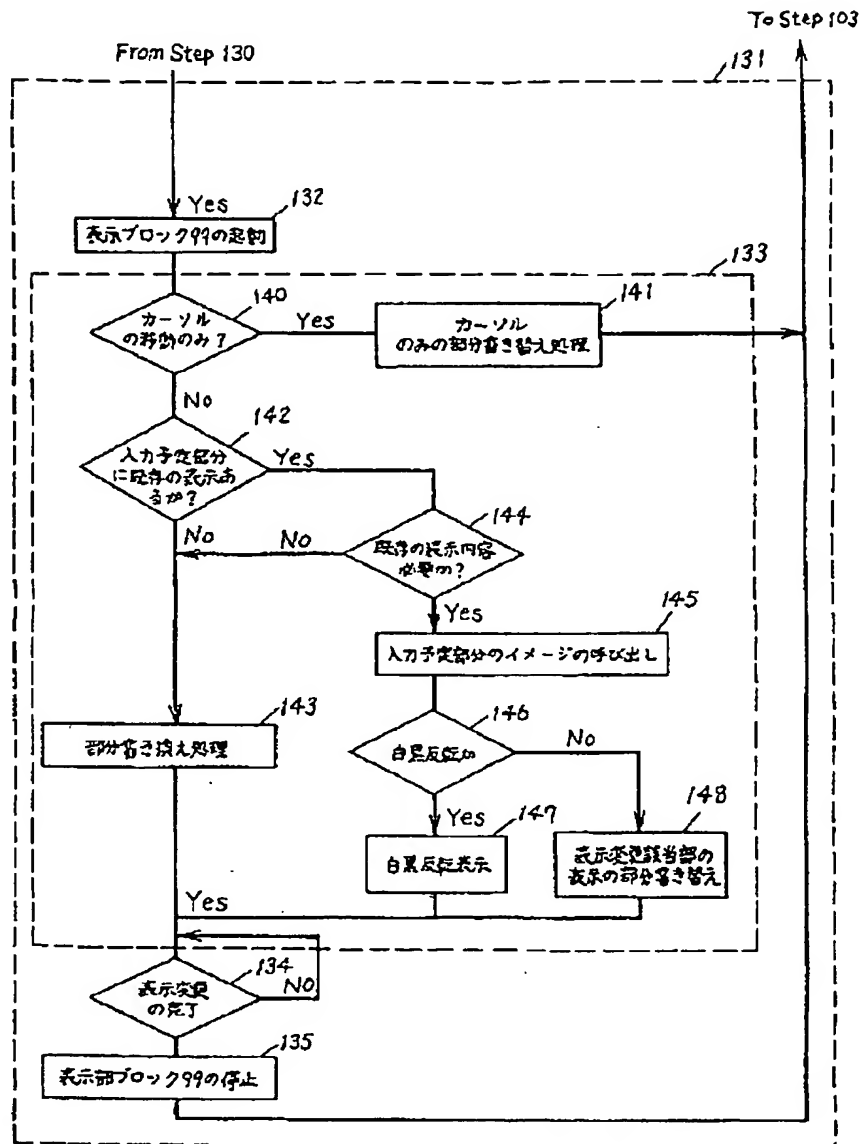
【図18】



(21)

特開 2003-223155

【図 19】



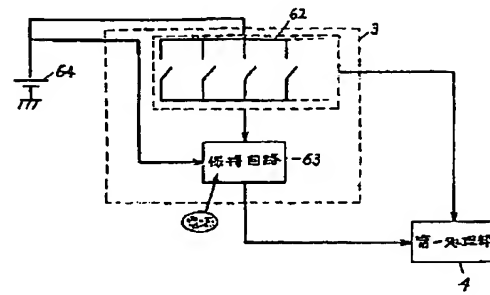
(22)

特開 2003-223155

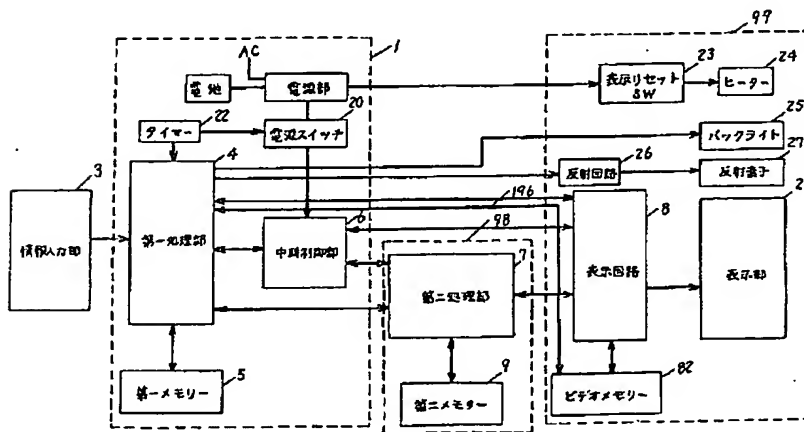
【図 23】

- 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24
- (a) He-i-s-a-u-m-a-n. And-u-l-a-m
 (b) He-i-s-a-u-m-a-n. And-u-l-a-m
 (c) He-i-s-a-u-m-a-n. And-u-l-a-m
 (d) He-i-s-a-u-m-a-n. And-u-l-a-m
 (e) He-i-s-a-u-m-a-n. And-u-l-a-m
 (f) He-i-s-a-u-m-a-n. And-u-l-a-m

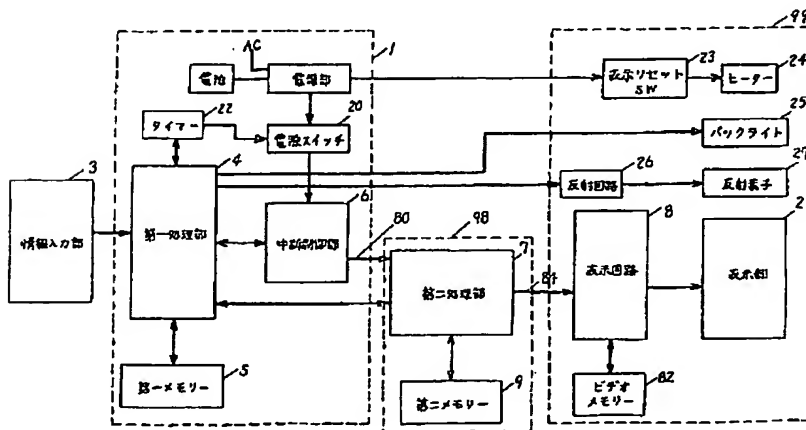
【図 32】



【図 25】



【図 26】

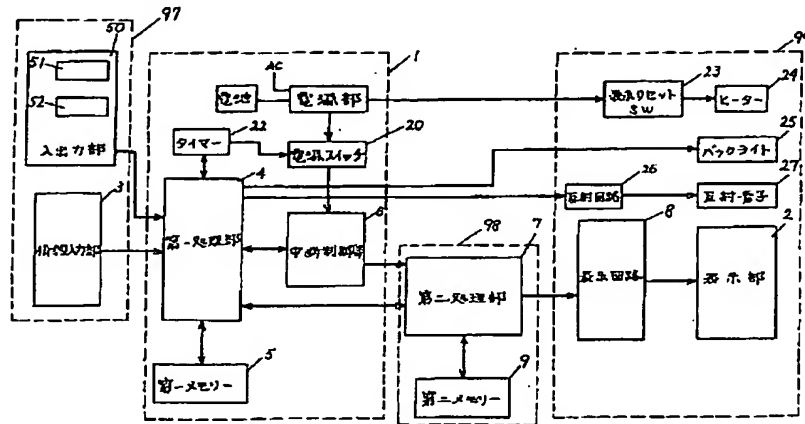


The flowchart illustrates the control logic for a power supply system, starting with a power switch ON (101). It branches into two main sections: a first processing section (102) and a second processing section (103). The first processing section (102) includes a decision diamond 104 for a specific time period. If the time is within the period (Yes), it proceeds to step 108 (Backlight OFF) and then to decision diamond 105. If the time is not within the period (No), it proceeds to step 109 (Backlight OFF) and then to decision diamond 105. Decision diamond 105 checks if the second processing section is started. If Yes, it proceeds to step 106 (Power OFF) and then to step 107 (Stop). If No, it proceeds to step 110 (First processing section start) and then to decision diamond 111. Decision diamond 111 checks if the second processing section is started. If Yes, it proceeds to step 112a (Second processing section start) and then to decision diamond 113. If No, it proceeds to step 112b (Second processing section start) and then to decision diamond 113. Decision diamond 113 checks if the second processing section is started. If Yes, it proceeds to step 114 (Second processing section start) and then to decision diamond 115. If No, it proceeds to step 116 (Display block start) and then to decision diamond 117. Decision diamond 115 checks if the second processing section is started. If Yes, it proceeds to step 115a (Power OFF) and then to decision diamond 118. If No, it proceeds to step 116 (Display block start) and then to decision diamond 117. Decision diamond 117 checks if the display is started. If Yes, it proceeds to step 118 (Display block start) and then to decision diamond 119. If No, it proceeds to step 116 (Display block start) and then to decision diamond 117. Decision diamond 118 checks if the display is started. If Yes, it proceeds to step 119 (Display block start) and then to decision diamond 120. If No, it proceeds to step 116 (Display block start) and then to decision diamond 117. Decision diamond 119 checks if the display is started. If Yes, it proceeds to step 120 (Display block start) and then to decision diamond 121. If No, it proceeds to step 116 (Display block start) and then to decision diamond 117. Decision diamond 120 checks if the second processing section is started. If Yes, it proceeds to step 121 (Power OFF) and then to step 122 (Stop). If No, it proceeds to step 116 (Display block start) and then to decision diamond 117. Decision diamond 121 checks if the second processing section is started. If Yes, it proceeds to step 122 (Stop). If No, it proceeds to step 116 (Display block start) and then to decision diamond 117.

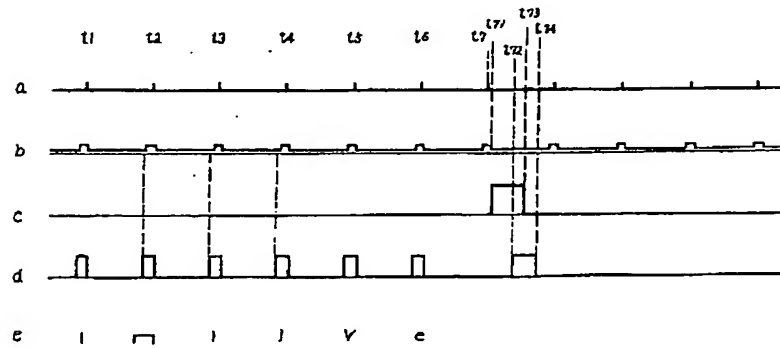
(24)

特開2003-223155

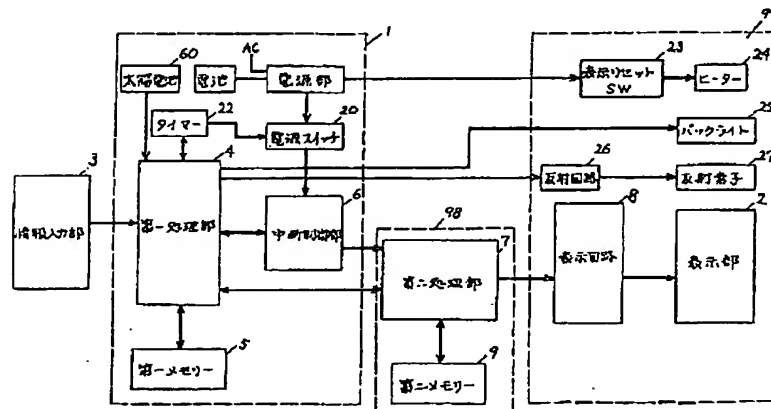
【図28】



【図29】



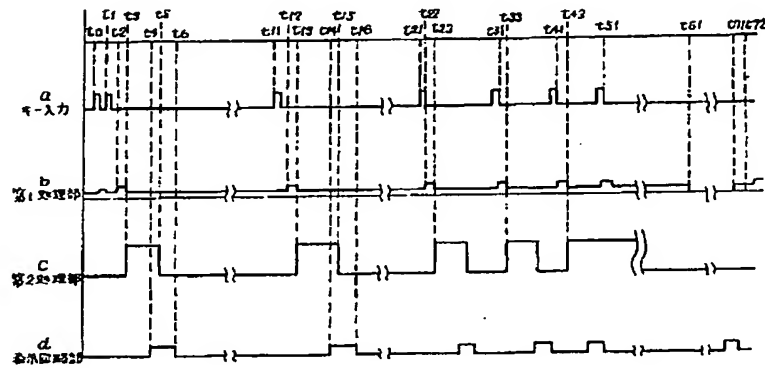
【図30】



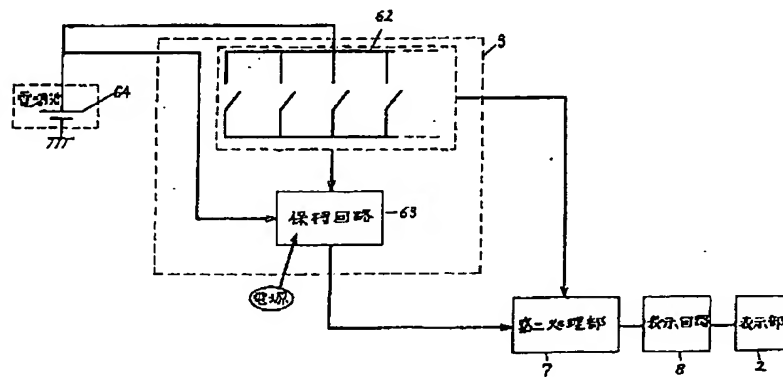
(25)

特開2003-223155

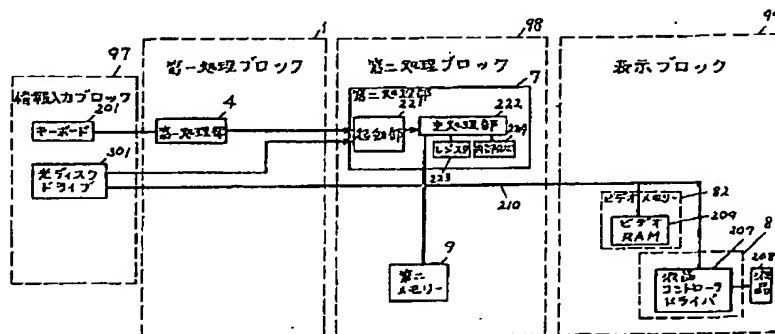
【図31】



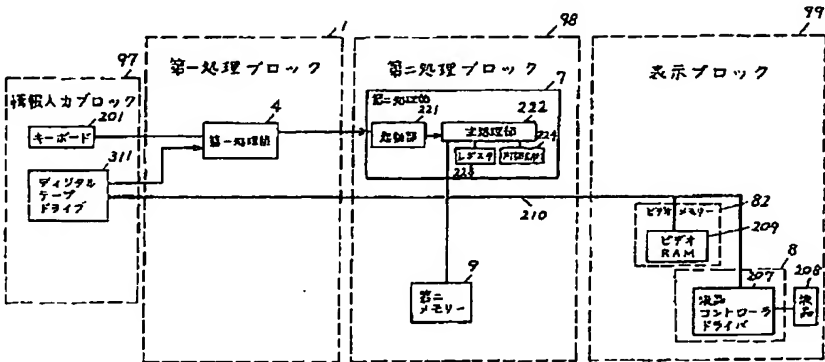
【図33】



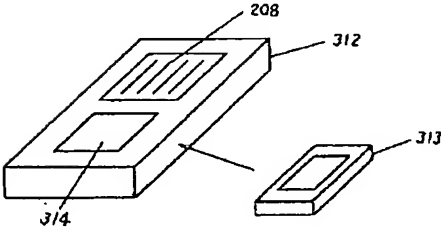
【図34】



【図 3 6】



【図 3 7】



フロントページの続き

(51)Int.Cl. ⁷		識別記号	F I	テーマコード (参考)	
G 0 2 F	1/13357		G 0 2 F	1/13357	5 C 0 8 0
G 0 6 F	1/32		G 0 9 G	3/20	6 1 1 A
G 0 9 G	3/20	6 1 1			6 1 2 G
		6 1 2			6 1 2 P
					6 1 2 U
					6 8 0 T
		6 8 0		3/34	
	3/34			5/00	5 5 0 B
	5/00	5 5 0	G 0 6 F	1/04	3 0 1 C
// G 0 6 F	1/04	3 0 1		1/00	3 3 2 Z

(72)発明者 古林 好則
大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器
産業株式会社内
(72)発明者 藤原 正三
大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器
産業株式会社内

(72)発明者 上村 強
大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器
産業株式会社内

(27)

特開 2 0 0 3 - 2 2 3 1 5 5

F ターム(参考) 2H091 FA15Z FA31Z FA41Z FD04
FD06 GA11 GA12 LA13 LA18
2H093 NC02 NC16 NC42 NC44 NC59
ND39 NE06
5B011 EA02 KK04 LL06
5B079 BA11 BC01
5C006 AF45 AF51 AF53 AF61 AF68
AF69 AF71 BB28 BB29 BF29
EA01 FA47
5C080 AA10 BB05 DD04 DD26 EE28
FF03 JJ02 JJ04 JJ06
5C082 AA01 AA21 BD02 CA81 CB01
DA81 MM03